## INFORMATION TRANSMISSION AND RECEPTION SYSTEM AND ELECTRONIC EQUIPMENT

Publication number: JP2001243707 Publication date: 2001-09-07

Inventor: HOSOGAYA NORIBUMI

**Applicant**: SONY CORP

Classification:

- international: G06F1/26; G06F12/14; G06F21/24; G10K15/02; G06F1/26: G06F12/14

G11B20/10; G06F1/26; G06F12/14; G06F21/00; G10K15/02; G11B20/10; (IPC1-7): G11B20/10;

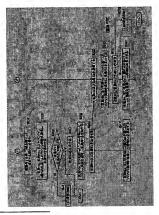
- European:

Application number: JP20000054129 20000229 Priority number(s): JP20000054129 20000229

Report a data error here

#### Abstract of JP2001243707

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain diversity concerning restrictions on operations for the copyright protection in a system. SOLUTION: In an information transmission and reception system in which a personal computer and a portable audio player are connected with a USB cable, data whose copyrights should be protected, such as audio data, are transmitted and received by copying or transferring them and power is supplied from the personal computer to the portable audio player, mutual authentication is performed between two pieces of equipment. According to an authentication result, the power supplied through the USB cable is controlled.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-243707 (P2001-243707A)

(43)公開日 平成13年9月7日(2001.9.7)

(51) Int.CL7	識別記号	FI	デーマコー}*(参考)
G11B 20/10		G11B 20/10	H 5B011
G06F 1/26		G06F 12/14	320A 5B017
12/14	320	1/00	330F 5D044

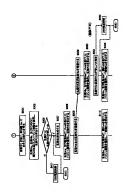
		審查請求	未請求 請求項の数3 OL (全23 員)	
(21)出職番号	特願2000-54129(P2000-54129)	(71)出職人	000002185 ソニー株式会社	
(22)出顧日	平成12年2月29日(2000.2.29)	(72)発明者	東京都品川区北品川6丁目7番35号 細査 則文 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社内	
		(74)代理人	100086841 弁理士 脇 篤夫	
		Fターム(参	考) 5B011 DA01 DA06 DB21 EA02 EA10 EB03 HH02 NA06 MB13 MB18	
			5B017 AA03 AA06 CA15 CA16 5D044 AB05 BC01 BC03 CC04 HL11	
		1	HL20	

## (54) 【発明の名称】 情報送受信システム、及び電子機器

### (57)【要約】

【課題】 システムにおける著作権保護のための動作制 限について多様性を得る。

【解決手段】 パーソナルコンピュータと携帯型オーデ ィオプレーヤとをUSBケーブルにより接続し、オーデ ィオデータなどの著作権が保護されるべきデータを、コ ピー、もしくは移動するようにして送受信すると共に、 パーソナルコンピュータから携帯型オーディオプレーヤ に対して電源を供給するようにされた情報送受信システ ムにおいて、この2つの機器間で相互認証を行うように される。そしてこの認証結果に応じて、USBケーブル を介して供給される電源の制御を行うようにされる。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のコンテンツ情報を記憶可能とされ る第1の記憶手段と、

接続された外部電子機器との情報の送受信と、接続され た外部電子機器への電源供給とが可能な第1の接続手段

を備える第1の電子機器と、

複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる第2の記憶手 段と.

上記第1の電子機器と接続されることで、上記第1の電 子機器との間での上記コンテンツ情報を含む情報の送受 信、及び上記第1の電子機器から供給される電源を入力 して内部回路に供給可能な第2の接続手段と、

を備える第2の電子機器と

を有して成ると共に、

上記第1の接続手段と上記第2の接続手段によって接続 される第1の電子機器と第2の電子機器とについて相互 認証処理を実行する相互認証処理手段と、

上記相互認証処理の認証結果に応じて、上記第1の電子 機器から上記第2の電子機器の内部回路への電源供給を 制御する電源制御手段と、

を備えることを特徴とする情報送受信システム。

【請求項2】 複数のコンテンツ情報を記憶可能とされ る記憶手段と、

接続された外部電子機器との情報の送受信と、接続され た外部電子機器への電源供給とが可能な接続手段と、 上記接続手段によって接続される外部電子機器とについ て相互認証処理を実行する相互認証処理手段と、

ト記相互認証処理の認証結果に応じて、外部電子機器へ の電源供給を制御する電源制御手段と、

を備えることを特徴とする電子機器、

【請求項3】 複数のコンテンツ情報を記憶可能とされ る記憶手段と、

接続された外部電子機器との情報の送受信と、接続され た外部電子機器から供給される電源を入力して内部回路 に供給可能な接続手段と、

上記接続手段によって接続される外部電子機器とについ て相互認証処理を実行する相互認証処理手段と、

上記相互認証処理の認証結果に応じて、上記外部電子機 器から供給される電源の内部回路への供給を制御する電 源制御手段と、

を備えることを特徴とする電子機器。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は 例えばオーディオ データなどのコンテンツ情報の送受信を行う電子機器よ り構成される情報送受信システム、及びこの情報送受信 システムを構成する電子機器に関するものである。

[0002]

【従来の技術】近年におけるパーソナルコンピュータの

利用形態として、例えばCD (Compact Disc)もしくは 他の記録媒体から再生したオーディオデータをハードデ ィスクなどの記憶媒体にファイルとして保存したり、あ るいは、インターネットのサイトなどからオーディオデ ータをダウンロードして、これをハードディスクにファ イルとして保存することが行われている。

【0003】また、このようにして、パーソナルコンビ ュータのハードディスクに保存したオーディオデータの ファイルを利用することのできるオーディオプレーヤと して、例えば内部にフラッシュメモリなどの記録媒体を 備えることで、大幅な小型化が図られた携帯型オーディ オプレーヤも普及してきている。

【0004】上記した携帯型オーディオプレーヤを利用 するのにあたっては、例えばユーザは、パーソナルコン ピュータと携帯型オーディオプレーヤとを所定のデータ バスを介して接続し、パーソナルコンピュータのハード ディスクに保存されているオーディオファイルを転送し て、携帯型オーディオプレーヤのフラッシュメモリに書 き込んで記録する。そして機帯型オーディオプレーヤ側 でフラッシュメモリに記録されたオーディオデータを再 生してこれを例えばヘッドフォンなどを接続して聴くよ うにされる。

### [0005]

【発明が解決しようとする課題】ところで、例えば上記 したようなパーソナルコンピュータと機構型オーディオ プレーヤとから成るシステムでは、記録媒体間でデータ のコピー (複製) や移動などのデータ転送が行われるこ とになる。従って、著作権保護の観点からみた場合に は、或る程度、データの転送が制限されるようにする必 要がある。すなわち無制限にデータ転送を許可してしま うと、著作権を侵害する可能性がでてくるものである。 その一方で、一般のユーザーが上記のような使用形態を 楽しめるようにするため、完全にデータ転送を禁止して しまうことは適切ではない。従って、著作権保護を図り ながらも、ユーザーの私的利用範囲内で認められている 程度のデータの複製は可能とされるような、或る程度の 柔軟性を有したデータ転送管理が行われるようにされる ことが求められている。

[0006] 【課題を解決するための手段】そこで本発明は上記した 課題を考慮して次のように構成する。先ず、情報送受信 システムとしては、複数のコンテンツ情報を記憶可能と される第1の記憶手段と、接続された外部電子機器との 情報の送受信と、接続された外部電子機器への電源供給 とが可能な第1の接続手段とを備える第1の電子機器 と、複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる第2の記 憶手段と、第1の電子機器と接続されることで第1の電 子機器との間でのコンテンツ情報を含む情報の送受信及 び第1の電子機器から供給される電源を入力して内部回 路に供給可能な第2の接続手段とを備える第2の電子機 器とから成るものとする、そして第1の接続手段と第2 の接続手段によって接続される第1の電子機器と第2の 電子機器とについて相互認定処理を実行する相互が 理手段と、相互認証処理の認証結果に応じて第1の電子 機器から第2の電子機器の引部回路への電源供給を制御 する電源制度手段と確しるととした。

【0007】また、機数のコンテンツ情報を記憶可能と される記憶手段と、接続された外部電子機器との情報の 送受信と、接続された外部電子機器との電源供給とが可 能な接触手段と、この接触手段によって接続される外部 電子機器とについて相互認証処理を実行する相互認証処 埋手段と、配相互認証処理の認証結果に応じて、外部電 子機器との電源性給を制御する電源的伸手段とを備えて 電子機器を表するととした。 電子機器を構成することとした。

[0008]また、複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる記憶手段と、接続された外部電子機器との情報の 送受信と、接続された外部電子機器から供給される 発見によって接続された外部電子機器が一般について相互派 を入力して内部回路に供給可能な接続手段と、この接続 手段によって接続されるが電子機器と、相互短途地理の 超遊結果に応じて外部電子機器から供給される電源の内 部回路への供給を削御する電源制御手段とを備えて電子 機器・機成することとした。

【0009】上記名構成によれば、2つの電子機器を互いの接接手段により接続することで、コンテンツ情報の 送貨賃と、一力の電子機器から他方の電子機器からである。 供給が行われるという情報送受信システムが構成され、情報の送受信はあたっては、例えば互いの電子機器がコンテンツ情報の受信機器は開始に関したものであるかを判定する相互認証が行われる。そして、認証結果に応じて、上記した一方の電子機器から他方の電子機器への定、上記した一方の電子機器がも成りであるが、これによって、例えば認証されない電子機器の動作を、電源制格と制かるように構成されるのであるが、これによって、例えば認証されない電子機器の動作を、電源制御によって制限するということが可能となるものである。

#### [0010]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の携帯について説明する。なお、以降の説明は次の順序で行う。

- 1. 情報送受信システム
- 1-1. 全体構成
- 1-2.システムの利用形態
- 1-3.内部構成
- データ転送処理
- 5-1. チェックアウト処理
- 5-2.チェックイン処理
- 6. 相互認証処理及び電源制御処理
- 【0011】1.情報送受信システム

1-1. 全体構成

図1は、本発明の実施の形態としての情報送受信システムの全体構成を概要的に示している。本実施の形態の情

報送受信システムとしては、例えばユーザが所有する、 パーソナルコンピュータ10と、ボータブルオーディオ アレーヤ (以降、単にプレーヤともいう) 20から成 z

【0012】この場合、パーソナルコンビュータ10 は、プレーヤ20に転送すべき楽曲としてのコンテンツ データを取得して、例えばハードディスクなどのストレージデバイスに対してファイルとして保存するための機 器として利用される。そして、コンテンツデータの取得 はあたっては、大きくは次の2つの方法が挙げられる。 【0013】1つには、ここでは図示していないが、パーソナルコンビュータ」10に備えられる音声入出カインターフェイスを介して取り込んがオーディオデータや、CD-ROMドライブなどによりCDフォーマットのディスクメディアから再生したオーディオデータをコンテンツデータとして取得するものである。

【0014】また、1つは、ネットワークを介して配信 される楽曲としてのコンテンツデータをダウンロードし て取得する方法である。パーソナルコンピュータ10 は、例えばインターネットなどのネットワークを介して EMD(Electrical Music Distribution)サーバ1と通 信可能とされている。EMDサーバ1においては、配信 のための多数のコンテンツデータが格納されている。こ こでのコンテンツデータは、楽曲としてのオーディオデ ータとされる。そして、例えばパーソナルコンピュータ 10のユーザは、パーソナルコンピュータ10に対する 操作によって、購入すべき楽曲としてのコンテンツデー タを選択する。そして、購入するコンテンツデータを決 定すると、パーソナルコンピュータ10では、このコン テンツデータの配信をEMDサーバ1に対して要求す る。EMDサーバ1では、この要求に応じた楽曲のコン テンツデータをパーソナルコンピュータ10に対して送 信出力する。パーソナルコンピュータ10では、コンテ ンツデータを受信して保存する。

【0015】なお、本実施の形態のパーソナルコンピュ ータ10としては、上記のようにしてコンテンツデータ を取得してファイルを保存する機能のほか、後述するよ うにして、パーソナルコンピュータ10とプレーヤ間で コンテンツデータの授受を行う際の著作権保護を図るた めの著作権保護機能を有する。著作権保護機能として は 例えば暗号化機能やコンテンツデータ送受信時の認 証処理機能などが与えられる。そして、このような機能 は、例えばプレーヤ20の製造メーカが提供するコンテ ンツデータを管理するためのアプリケーションソフトウ ェア(以下、「コンテンツ管理アプリケーション」とい う)をパーソナルコンピュータ10にインストールする ことで得られる。また、上記コンテンツ管理アプリケー ション、及び本実施の形態のプレーヤ20が対応するコ ンテンツデータは、ATRAC(Adaptive Transform Ac oustic Coding)方式を改良したATRAC3といわれる 方式により圧縮処理されたオーディオデータとされる。 かお 実施の形態としてはこの圧縮方式に限定される必 要はない。また、パーソナルコンピュータ10には、周 辺機器とのデータインターフェイスの1つとして、US B(Universal Serial Bus)が設けられ、次に説明するプ レーヤ20とはUSBによって通信可能に接続される 【0016】プレーヤ20は携帯型のサイズ形状を有し て、ユーザが持ち運びながらコンテンツデータを再生し て聴くことのできるオーディオプレーヤであり、楽曲と してのコンテンツデータを記録再生するメディアとして フラッシュメモリを内蔵している。

【0017】プレーヤ20の本体21の上側平面部に は、ヘッドフォンジャック22が設けられており、ここ に対して、ヘッドフォン40のヘッドフォンプラグ41 を差し込んでイヤドライバ42を耳に装着することで、 ユーザは再生されたコンテンツデータを音声として聴く ことができる。また、同じ本体21の上側平面部には、 円柱形状の操作ボタン23が設けられる。この操作ボタ ン23は、所定の押圧操作、回転操作を行うことで、コ ンテンツデータの再生/一時停止、頭出し、早送り/早 戻し等の操作を行うことが可能とされている。また、本 体21の側面部には、ボリュームキー24、低音/音量 制限キー25、ホールドキー26が設けられている。ボ リュームキー24はヘッドフォン40により聴くことの できる音声の音量レベルを調節するもので、 低音/音量 制限キー25は、所定操作を行うことで、低音域のレベ ル調整、及び最大音量を或る所定レベルに制限する機能 のオン/オフ設定を行う。ホールドキー26は、プレー ヤ20に設けられる操作子に対する操作を無効としたい 場合に使用する。音量制限キー25は、例えば電車内な どの公共の場で、周囲に音声が漏れて迷惑をかけないよ うにしたい場合などに使用し、また、ホールドキーは、 不用意に本体の操作キーに対する操作が行われてしまう のを防ぎたい場合に使用する.

【0018】また、本体21側面の正面とされる面にお いては、表示部30、プレイモードキー27、ディスプ レイキー28が設けられる。表示部30には、プレーヤ 20の動作状況に応じた所定の表示が行われる。例え ば、再生中には、現在の動作状態、曲番、経過時間等が 表示される。また、ディスプレイキー28を操作するこ とで、この表示部30における表示内容を変更すること ができ、例えば、ディスプレイキー28を操作した場合 には、曲番、経過時間を表示している状態から、曲名、 アーティスト名などを表示する状態に切り換えたり、再 **牛信号レベルをスペクトラムアナライザ的に示すバー表** 示とコンテンツデータのビットレートを表示する状態に 切り換えたりすることが可能とされる。プレイモードキ -27は、例えば1曲リピート再生、全曲リピート再 生、シャッフル再生などの特殊再生モードを設定するた めに設けられ、このキー操作によって設定された特殊再 生モードも、例えば表示部30におけるセグメント表示 による所定の表示形態によって示される。

【0019】また、ボリュームキー24等が設けられて いる本体21の側面部の下側には、USBコネクタ32 が設けられる。このUSBコネクタ32は、USBケー ブル50によりパーソナルコンピュータ10と通信可能 に接続するために設けられており、例えば図示するよう に、USBケーブル50の一方のUSBプラグ52をプ レーヤ20のUSBコネクタ32と接続し、他方のUS Bプラグ51をパーソナルコンピュータ10側に設けら れているUSBコネクタ (ここでは図示せず) に接続す るようにされる。このようにして接続されることで、パ ーソナルコンピュータ10とプレーヤ20との間でデー 夕送受信を行って、コンテンツデータを互いに授受する ことが可能となる。なお、USBコネクタ32にUSB プラグ52を接続しないときには、コネクタ蓋部33に よりUSBコネクタ32を覆って保護できるようになっ ている。

#### 【0020】1-2.システムの利用形態

ここで、上記したシステムの利用形態例について説明し ておく。 図2 (a) に示すようにして、パーソナルコン ピュータ1 OではEMDサーバ1 から或るコンテンツデ - タCTを購入してダウンロードして取り込むようにさ れる。このようにして取得されたコンテンツデータCT は、パーソナルコンピュータ10において前述したよう に圧縮処理が施され、また、暗号化が施されたファイル に変換され、例えば内部のハードディスクに保存され る。また、ここでは、図示していないが、先にも述べた ように、CD等のメディアや音声入出力インターフェイ スから得たオーディオデータも、コンテンツデータとし て取得して保存することができる。

【0021】そして、上記のようにしてパーソナルコン ピュータ10にて保存されたコンテンツデータCTは、 図2(b)に示すようにして、USBインターフェイス を介して接続したプレーヤ20に対してアップロードす ることが可能とされている。プレーヤ20では、このア ップロードされたコンテンツデータを内蔵のフラッシュ メモリに書き込んで記憶する。そして、ユーザは、プレ ーヤ20によりフラッシュメモリに記憶されたコンテン ツとしての楽曲であるオーディオデータを再生して聴く ことができる。

【0022】また、本実施の形態のシステムは、SDM I (Secure Digital Music Initiative)という著作権保 護規格に準拠しているものとされる。つまり、パーソナ ルコンピュータ10にインストールされるコンテンツ管 理アプリケーション、及びプレーヤ20は、このSDM I に準拠した動作が得られるように構成されている。 【0023】図3は、このSDMIに準拠した代表的な データ転送制限を示している。ここで、パーソナルコン ピュータ10からプレーヤ20に対してコンテンツデー タをコピーするようにして転送することについては、 「チェックアウト」という。この場合のデータ転送はコ ピーであり、パーソナルコンピュータ10においては、 コピー元のコンテンツデータは削除されずに残ることに なる。また、逆にプレーヤ20からパーソナルコンピュ ータ10に対してデータを転送することをチェックイン という。ただし、チェックインの場合にはデータの移動 となり、従って、チェックインによっては、プレーヤ2 ①側で記憶されていたコンテンツデータは削除される。 【0024】ここで、チェックアウトは、3回までであ ると決められており、4回以上のチェックアウトは行え ないものとされている。 つまり、 パーソナルコンピュー タ10からは、本実施の形態のプレーヤ20を含む他の 機器に対しては、3回までしかコピーを行うことができ ないように制限される。ただし、例えばすでに3回チェ ックアウトされたコンテンツデータをチェックインすれ ば、このチェックインされたコンテンツデータについて は、再びチェックアウトすることができるようにされ る。なお、確認のために述べておくと、図2及び図3に より述べた。EMDサーバ1 からのコンテンツデータの ダウンロード、ダウンロードデータに対する圧縮処理、 暗号化処理、また、プレーヤ20へのアップロード、そ して、上記したチェックイン/チェックアウトの管理 は、パーソナルコンピュータ10にインストールされた コンテンツ管理アプリケーションが行う。

[0025]ところで、EMDサーバ」におけるデータ 配信としては、例えば配信サービスに多様性を与えるこ とや著作権者の返因など反映することを目的として、再 生可能期間や再生可能回数の制限を設けた「再生制限 ()のコンテンツデータを機等ることも行われてい る。これらの再生可能期間や再生可能回数は、例えばコ ンテンツデータのヘッダにおいて再生栄件データとして 格齢されている。

【0026】水業線の形態としては、このような再生制 原付きのコンテンツデータについては、パーソナルコン ビュータ10上でコンテンツ管理アプリケーションを起 動させることによっての再生のみが可能とされ、プレー ヤ20へのチェックアウトは行えないものとして管理す るようにされる。

【00271 ただし、もちろんのこと、再生劇劇件をの コンテンツデークCTをプレーヤ20にチェックアウト し、アレーヤ20により再生劇眼付きのコンテンツデー 夕が再生可能なように構成することは可能である。そして、当然のことして、再生劇劇性ものコンテンデー クCTが指定する再生可能剛問や再生可能回数に従って、アレーヤ20における再生動作も制限されるように 構成されるべきものである。

【0028】続いて、図1に示したシステムを構成する パーソナルコンピュータ10及びプレーヤ20の内部構 成について、図4を参照して説明する。パーソナルコン ビュータ10においては、ネットワーク2と接続するためのネットワーク接続インクーフェイス(01が設ける)、CPU102の制御によってネットワーク接続インターフェイス101が機能することで、ネットワーク2を介してEMDサーバ1と選信可能と接続され、EMDサーバ1にて提供されているコンテンツデータをゲウンロードすることが可能なる。

[0029]また、ここではCD-ROMドライブ10 6が設けられており、このCD-ROMドライブ106 では、装填されたCDフォーマットのディスクに記録さ れているデータを再生して読み込むことが可能とされ る。たお、例えば実際にはCDフォーマットのディスク た加えて、DVDのほはal versatile Disc)をとのディ スクも再生可能なディスクドライブが設けられてもよ い、例えば、コンテンツデータとしては、このCD-R のMドライブ106に誘致されだィスクを再生して得 たオーディオデータを利用することができる。

[0030]また、音声入出力インターフェイス108 は、外部機器とのデジタルオーディオ信号、もしくはア ナログオーディオ信号の入出力のためのインターフェイ スときれる。本実験の形態のパーソナルコンビュータ1 0では、この音声入出力インターフェイス108を介し て入力されるデジタルオーディオ信号及びアナログオーディオ信号をコンテンツデータに変換することも可能と される

[0031] ハードディスク107には、CPU102 が実行きなかめ各種アプリケーションソフトウェア や、名種ファイル保存される。例とは不実施の形態の 場合であれば、コンテンツ管理アプリケーションと、こ のコンテンツ管理アプリケーションが扱うコンテンツデ ータのファイルがことに保存される。

【0032】RTC105は、現在時刻を計時してその 時刻情報を出力する。このRTC105にて得られる現 在時刻情報は、本実施の形態においては、コンテンツデ - 夕の再生期限管理などに用いることができる。

「00331インターフェイス10は、例えば実際にはマウス、キーボード等とされる機作入力部112から入力される操作者が整くといい。これでは、例えば実際にはマウス、キーボード等とされる機作入力部112から入力される操作情報をヒアU102に伝達し、また、調像をディスプレイ113に表示させるためのユーザインターフェイス機能を有している。もた、外部周辺機能との。そして、本実験の形態としては、少なくとも、USBインターフェイスによって外部周辺機能との適応が正常なようにされており、使って、インターフェイス10に応よいこでは、USBインターフェイスによるデータ通信を実現するためにUSBドライバ110が設けられる、USBドライバ110は、例えば実際にはパーソナルコンピュータ10本体に表出して設けられるUSBコネクタ111と接続される、本実験の形態の場合でおれば、USBインターフェイスによってアレーヤ20と接続さ

れた場合には、コンテンツ管理アプリケーションのプロ グラムに従って、プレーヤ20に対して楽曲としてのコ ケランデッテクを転送することができる、つまり、CP U102の制御によって、コンテンツデータがUSBド ライバ110に転送され、USBドライバ110では、 USBコネクタ111を介してコンテンツデータを送信 出力する。

【0034】ここで、パーソナルコンピュータ10側の USBコネクタ111と、アレーヤ20側のUSBコネ クタ32とを接続するUSBケーブル50としても示さ れるように、USBインターフェイスとしては、信号ラー インレト、Dー、電源ラインVb us、GNDラインの 4本のラインで1本のケーブル(伝送路)を形成する。 信号ラインD+、Dーは、差分伝送によりデーク伝送を イラデータ用ラインであり、電源ラインVb usは、パーソナルコンピュータ10から電源供給を行うためのプ フス側のラインとされる。つまり、周知のように、US Bインターフェイスでは、例えばパーソナルコンピュー タ10から周辺陽解に対して直流電源供給を行うことが 可能とされている。

【0035】CPU(Central Processing Init) 102 は、パーソナルコンピュータ10内において、例えばの S(Byeration System)としてのプログラムや、掲動され を看でアリケーションソフトウェアのプログラムに従って所要の制御処理を実行する。ROM113は、例え ばEEPROMやフラッシュメモリなどの不理発性メモ リとされて、各種設定情報や、さほどのデータ容量を有 さないフィルなどのデータを遺産なインなくことが で能とされる、RAM104はは、例えば起動されておくことが アリケーションソフトウェアのプログラムデータや、C PU12の処理によって得られる各種データが保持され る。

【0036】電源第114は、例えば実際には適用交流 電源を入力して、所定レベルの直流電源電圧を得る。そ して、このようにして得られた電源でWを、内部の各機 億回路部に対して供給する。また、前途したようにし て、USBインターフェイスを介して当該がーソナルコ ンピュータ10から外部問辺度解されして電源供給を行 うために、上記電源第114からは、USB用電源PW uを、USBドライバ10に対して分岐して供給する ようにもされている。

【0037】続いて、上記棚成によるパーソナルコンピュータ10において起動されるコンテンツ管理アプリケーションとしての機能を、図5に概立的に示す、コンテンツ管理アプリケーション300は、大きくは、コンテンツ管理アログラム311、表示操作指示アログラム312、経音アログラム315から成り、また、コンテンツデータベース314を作成して用意する。なお、コンテンツデータベース314は、例えばハードディスク107に保存

ans.

【0038】コンテンツ管理プログラム311は、例えば、実際にはシャッフルされたインストラクション、または結号化されたインストラクションなどとして記述されることで、その処理内容を外部から隠蔽して、その処理内容の連絡が困難となるようにされている。

【0039】このコンテンツ管理プログラム311において、EMD選択アログラム131は入ばエーザの 所定操作によって、ネットワーク2を介してEMDサーバ1側から提供される プログラムである。そして、このEMD選択プログラムである。そして、このEMD選択プログラムである。そして、EMD選択プログラム331は、例えば実際には複数あるとされるEMDサーバ1のうちの行れと接続するのかについての変圧を行い、この銀行と対したEMDサーバ1との接続するのがについての変圧を行い、この場では、たEMDサーバ1との接続を、購入用アアリケーションプログラム315、または購入用ドライバ342に実行させる。

【0040】チェックイン/チェックアウト管理プログ ラム332は、コンテンツデータのチェックイン/チェ ックアウトの動作を管理するもので、指定されたコンテ ンツデータについてチェックアウトが許可されていれば チェックアウトを行い、また、チェックインが要求され たコンテンツについて許可が与えられているのであれ ば、チェックインが行われるように処理を実行する。こ のチェックイン、チェックアウトが許可されているか否 かについての判定は、例えば、図3にて説明したチェッ クイン/チェックアウトの規則。 およびコンテンツデー タベース314において、チェックイン/チェックアウ トの対象となったコンテンツデータに対応するデータ内 容をチェックすることで行われる。また、チェックイン /チェックアウト管理プログラム332は、チェックイ ン又はチェックアウトの処理に対応して、コンテンツデ ータベース314の内容を更新する。なお、コンテンツ データベース314の構造については後述する。

ケーション300が対応するATRAC3方式とは異な を圧縮方式(例えば、MP3: WEG Audio Laver-文な と)によってオーディオデータの圧縮が施されている場合もあるので、このような場合には、圧縮方式変換プログラム334によって、ATRAC3方式により圧縮され、イズデータについて、ATRAC3方式により圧縮されたオーディオデータへの変換を行うようにされる。また、圧縮方式変換プログラム334は、圧縮処理が基立 ないしているディオデータへの変換を行うようにされる。また、圧縮方式変換プログラム334は、圧縮処理が強さ ないしているディオデータとの変換を行うようにされる。また、圧縮方式変換プログラム334は、圧縮処理が基づ としての機能も有しており、例えばCD-ROMドライブ クや、音声人出力インターフェイス108により入力して取得したオーディオデータや、音声人出力インターフェイス108により入力して取得したオーディオデータによりに含いてATRAC3方式 によら圧縮処理を検討ととも行うようにされる。

[0043] 晴号化プログラム335は、例えばCD-ROMドライブ106によりディスクから再生されたオ ディオデータや、音声人弘力インターフェイス108 により入力して取得したオーディオデータをコンテンツ データとして作成する際に、コンテンツ管理アプリケー ション300が適合する暗号化方式によって暗号化を施 す。

[0044]ここで、上記しているコンテンツ管理アプリケーション300に適合する時号化方式、及びチーディオデーク圧縮方式は、正規のプレーヤ206対応しているものとされる。つまり、プレーヤ20においては、エンテンツ管理アリケーション300により遊びに、部処理及び時号化が能されたコンテンツデータについては、件及処理及び時号後企化処理を実行してオーディオデータを復元し、適正に再生することが可能とされてい

【0045】利用条件変換プログラム336は、EMD サーバ1から受信して取得したコンテンツデータの再生 条件、コピー条件等を示す利用条件データ (Usage Rul e)のフォーマットを、「コンテンツ管理アプリケーション300により処理可能とフォーマットに変換する。 この利用条件データは、コンテンツデータベースを作成 するのに他用される。

【0046】ハッシュ催棄理プログラム337は、先ず、後述するデータ構造を有するコンテンツデータペース314についてのハッシュ債を算出して、これを例えばROM105に対して格納する処理を実行する。また、チェックインまたはチェックアウトの処理を実行する。また、例えばご気が行われないとして、この後に追ぶるコンテンツデータについてのチェックインまたはチェックアウトの処理が実行された場合には、ハッシュ値を更新することも行う。ハッシュ他は、データに対してハッシュ関数を適用して演算を行うことで得られるもので、ッシュ関数を適用して演算を行うことで得られるもので、

ある。ハッシュ関数は、可変長の長いデータを固定長の 短い値にマッピングするようにして変換する一方向性の 関数として知られており、演算結果であるハッシュ値同 士の衝突は起こりにくいとされている。

【0047】また、実際にパーソナルコンピュータ10 とプレーヤ20がUSBインターフェイスにより接続さ れた場合には、例えばコンテンツデータの授受を行う前 段階において、パーソナルコンピュータ10にインスト ールされているコンテンツ管理アプリケーションが正規 のものであるか否かを確認する共に、プレーヤ20が正 規のものであるか否かを確認するために、パーソナルコ ンピュータ10とプレーヤ20との間で相互認証処理を 実行する。認証プログラム338は、この相互認証処理 にあたって、パーソナルコンピュータ10側が実行すべ き認証処理を実行するプログラムとされる。また、コン テンツ管理プログラム311と購入用アプリケーション プログラム315との相互認証処理、コンテンツ管理プ ログラム311と購入用ドライバ342との相互認証の 処理を実行する、さらにはEMDサーバ1と購入用アプ リケーションプログラム315又は購入用ドライバ34 2との相互認証処理を実行し、このときに利用される認 証鍵を例えばROM103に記憶させる。なお、この認 証録は、コンテンツ管理プログラム311がパーソナル コンピュータ1にインストールされたときには、認証プ ログラム338に記憶されてはいないものとされる。そ して、表示操作指示プログラム312により登録処理が 正常に実行されたとき、EMDサーバ1から供給され

100481使号アログラム339は、このコンテンツ 管理アプリケーション300上でコンテンツデータを再 生するときに、そのコンテンツフィルについて所要の 健号処理を繰して、オーディオデータに促元することを 行う。例えば、コンテンツデータがほに圧縮処理が は、また暗号化が施されているのであれば、暗号化を解 き、また伸展処理を行うことで、オーディオデータを得 る、このようにして得るれたオーディオデータを がは、このは、日本のよりでは、1000年の日本のより は音声入出力インターフェイス108を介して出力され また。

【0049】電源制御プログラム340は、後述するようにして、USBドライバ110における電源制御を実行するために設けられる。

【0050】デバイスドライバ341は、例えばプレー ヤ20としてのデバイスに対応するドライバソフトウェ アであり、USBドライバ110を介してのプレーヤ2 0とのデータ送受信を司る。

【0051】購入用ドライバ342は、例えば或る特定 のEMDサーバに対応したドライバソフトウェアであ り、コンテンツ管理アプリケーション300本体に対し ていわゆるアラグインソフトウェアとしてインストール される、これにより、購入用ドライバ342は、コンテ ンツ管理プログラム311とのデータの程受が可能となる。そして、この順入用ドライバ342は、ネットワーク2を小に改む特定のEMDサーバ1に所定のファンツデータの送信を要求するとともに、このEMDサーバ1からコンテンツデータを受信するとき、職入用ドライバ342は、このEMDサーバ1からコンテンツデータを受信するとき、課金処理も実行するようにされ

【0052】GUI (Graphical User Interface) プロ グラム312は、コンテンツ管理アプリーション30 ひとしてのGUI を実現するためのプログラムとされ、 例えば操作入力部112としてのマウス、キーボード等 の操作に応じて、ディスプレイ113に対してGUI画 像の表示を行う。

【0053】録音アログラム313は、例えばGUIアログラム312により録音用ウィンドが表示されているため、例えば現在選択されてい、CD-ROMドライブ106に装填されているCDのオーディオデータ、又は音声/出力インターフェイス108を介して、現代されているでは、現代されているでは、発音用ウィンサンディスク107にコンテンツデータとして保存するための処理を実行するアログラム2618に、現代は、接着用ウィブトウスが15は、現在、選択されている音源としてのオーディオデータを、例えばコンデンツデータの形式により、いーディステンに保存する。

【0054】コンテンツデータベース314は、例えば、ファイルとして管理されてハードディスク107は 保存されているコンテンツデータごとに対応した所要の 管理情報ファイルの集合から成る。そして、このコンテ ンツデータベース3146例えばファイルとして、ハー ドディスク107に対して保存されているものとされ

る。
[0055] ここで、上記コンテンツデータとコンテン
ツデータベース314のデータ構造例について、それぞ
れ図3、図9を参照して説明する。図9はコンテンツデ
ータク構造を示している。コンテンツデータとしては、
図示するように光ポヘッダエリアA1が配置され、これ
に続けてオーディメデータが結婚されるデータコンス
2が配置される。なお、これまでの説明からも分かるように、データコンドス 名と格納されるデータコンテス
は、ATRAC3方式により圧縮機を外後終れたオージ。また、例えばDSSなどの所定方式により圧縮更少係後でいたい
な

【0056】ヘッダエリアA1には、先頭から、ファイルID、ヘッグサイズ、コンテンツキー、ファイルサイズ、コンデックID、ファイルを、ファイル情報、再生期限データ、再生開始日、再生終了日、再生可能回数、実再生回数の各情報が格納される。

【0057】ファイルIDは、ファイルごとに固有とな

る I Dであり、ヘッダサイズは、ヘッダエリア A I のサイズを示す。コンテンツキーは、暗号化が施されたデータエリア A 2 のカーディオデータについて暗号化を解くためのデータとされ、実際にパーソナルコンピュータ I Oとアレーヤ 2 O との間でコンテンツデータの研究が行われる際に、共通のセッションキーでさらに暗号化される。

[0058] ファイルサイズは、例えばこのコンテンツ データ自体のファイルとしてのサイズを示し、ファイル 情報には、例えばこのコンテンツデータの楽曲としての タイトルや、アーティスト名を示す。

【0059】コーデックIDは、コンテンツデータとしてのオーディオデータに対して施されている音声圧縮方式を示すIDとされる。

【0060】再生制限データ、再生開始日、再生終了 日、再生可能同数、実再生同数は、当該コンテンツデー タの再生制限が適正に行われるようにするための再生制 限管理情報である。再生制限データは、例えばSDM I の規則に従ったうえで、これまでのデータ転送や再生履 歴に応じて設定される再生制限を示す情報とされ、例え ば後述するコンテンツデータベースのコピー条件やコピ 一回数カウンタの値などが反映される。また、再生開始 日時及び再生終了日時は、再生期間に制限が与えられた 再生制限付きのコンテンツデータである場合に、その再 生が可能とされる開始日時と終了日時を示す。同様に、 再生可能回数は、再生回数が制限される再生制限付きの コンテンツデータについて、その再生可能回数の値を示 す、実再生回数は、パーソナルコンピュータ10あるい はプレーヤ20により再生された同数を示す、ここで、 例えば実再生回数が示す値が、再生可能回数の値と同一 となった場合には、パーソナルコンピュータ10及びプ レーヤ20では、このコンテンツデータの再生を禁止す ることになる.

【0061】図9は、コンテンツデータベースの構造を 示している。ここでは、コンテンツデータとして、コン テンツ1~3の3つがハードディスク107に保存され ている場合に対応しているものとされる。

【0062】この図に示すように、各コンテンツに対応 しては、先ず、アナイル1D、コンテンツキー、タイト ル、アナイルサイズの情報が設けられ、さらに利用条件 データが設けられる。ファイル1D、コンテンツキー、 タイトル、ファイルサイズは、上記図8に示したコンテ ンツデータのヘッダエリアA1に格納されているもの と、同じ内容を示すものとされる。

【0063】また利用条件データのうち、「再生条件: 開始日時」、「再生条件: 終了日時」、「再生条件: 再 生可能回数」も、図名に示したコンテンツデータのヘッ ダエリアム1 に格納されている再生開始日時、再生終了 日時、再生可能回数と同じ内容を示す。また、「再生回 数カウンタ 14.4 図名に示したコンテンツデータのヘッ ダエリアA1に格納されている実再生回数と同じ内容を 示す。「再生時課金条件」は、当該コンテンツデータに ついての課金設定条件が示される。「コピー条件:回 数」は、当該コンテンツデータについて許可されている コピー回数を示し、本実施の形態の場合であればチェッ クアウトの回数=3が示されることになる。「コピー回 数カウンタ」は、これまでに、当該コンテンツデータが コピーされた回数を示す。例えば上記「コピー条件:回 数」で示される値と、「コピー回数カウンタ」の値が同 じになれば、これ以上、このコンテンツデータをコピー することが禁止される。つまり、例えばパーソナルコン ピュータ10では、このコンテンツデータのコピー要求 があってもこれには応じない。なお、このコピー回数カ ウンタの値は、チェックインが行われた場合には、コピ 一回数を1回分少なくするようにしてその値が変更され る。「コピー条件: SCMS: には、SCMS(Serial Copy

Management System)の規格に基づくコピー条件が示さ れる。SCMSでは、例えば或るコピー元のメディアか らコピー先のメディアに対してオーディオデータ等のデ ジタルコピーを行うのについて、1世代のみのコピーを 野町している。また、ハッシュ組織が強いイト数から成 るデータ列であり、前述したハッシュ維管理プログラム 337(図5参照)がコンテンツデータペースの内容に 基づいて算出して保持しておくようにされ、コンテンツ データペース内容についての改竄が行われたか否かにつ いての判定を行う場合を繋が

【0064】続いて、説明を図4に戻して、アレーヤ2 の内角解構成について説明する。アレーヤ2のには、図 1にも示したUSBコネクク3 2が設けられ、このUS 日コネクタ3 2は、内部のUSBドライバ215と接続 もれている。不実施の形態の必ち、バーソナルコンピュ ータ1 0から送信されたコンテンツデータは、上記US 日コネクタ3 2からUSBドライバ215に入力され て、ここで受信される。

【0065】フラッシュメモリ206は、フラッシュメ モリドライバ205によって、データの書き出し及び読 み出しが行われる。そして、この場合には、USBドラ イバ215にて受信されたコンテンツデータをフラッシ ュメモリ206に対して書き込んで記憶する。

【0066】ここで、フラッシュメモリ206に記憶されるコンテンツデータは、いわゆるFAT(File Allocation Table)によって管理される。立り、FAT(Allocation Table)によってで管理される。立り、FAT(Allocation Table)によって、フラッシュメモリ206に記憶されてもよいのであるが、例えば日とFROMなどによって構成される外部FOM210に記憶するようにしてもよい、例えばが部下OM210に下ATを書き込むようにすれば、その精道上、書き換えの数に限度があるとされているファッシュメモリ206

に対する書き換え回数を少なくすることができる。また、外部ROM210には、例えば各種設定情報なども 記憶しておくのに利用することができる。

【0067】フラッシュメモリ206に記憶されたコン テンツデータをオーディオデータとして再生する際に は、先ず、指定されたコンテンツデータをフラッシュメ モリ205から読み出して、内部バスを介してDSP2 07に転送する。DSP207においては、コンテンツ データからデータエリアA2に格納されているオーディ オデータを抜き出す。そしてこのオーディオデータにつ いて、暗号化の解読処理、及びデータ伸長処理を実行 し、所定フォーマットのデジタルオーディオデータを得 る。また、例えば操作部212に対して行われた所定操 作に応じた音質、音量等の調整も、このDSP207に おける信号処理によって行うことができる。なお、DS P207が信号処理を行うのにあたっては、例えば必要 があればバッファメモリ211を作業領域として利用す るようにされる。そして、このようにして得られたデジ タルオーディオデータをD/Aコンバータ208に出力 する。D/Aコンバータ208では、入力されたデジタ ルオーディオデータをアナログオーディオ信号に変換し てアンプ209に対して出力する。アンプ209では入 力されたアナログオーディオ信号について増幅を行っ て、音声信号出力端子であるヘッドフォンジャック22 に出力する。そして、ヘッドフォンジャック22にヘッ ドフォン40が接続されれば、このヘッドフォン40の イヤドライバ42から、例えば楽曲としての音声が出力 される。

【0068】また、フラッシュメモリ206に記憶されたコンテンツデータをチェックインする。 つまり、パーソナルコンピュータ10に対して移動させるようにして転送する際には、フラッシュメモリドライバ205により、チェックインすべきコンテンツデータをフラッシュメモリ205から読み出して、USBドライバ215に転送する。USBドライバ215では、USBコネクタ32ーUSBケーブル50を介して接続されているパーソナルコンピュータ10側のUSBドライバ110に対して、コンテンツデータを返信出力する。

【0069】また、先にも述べたように、パーソナルコンピュータ10とアレーヤ20がUSB インターフェイ スに力接続された場合には、パーソナルコンピュータ 10とアレーヤ20間で相宜返証を行うのであるが、このかめに、アレーヤ20間においては、認証処理プロック204が設けられる。認証処理プロック204は、対えばCPU201の制御に応じて、相互認証処理としてアレーヤ20機が行うべき処理を実行する。

【0070】操作部212は、例えば図1に示したプレーヤ20の本体21に設けられる各種操作子より成るも のとされ、操作子に行われた操作に応じた操作情報信号 を出力する。CPU201は、この操作情報信号を基づ いて、各種機能回路部に対する制御処理を実行する。こ れにより、操作に応じた所要の動作が得られる。例えば 再生に関する操作が行われたのであれば、この操作に応 じて所要の再生関連動作が行われるように、DSP20 7に対する制御やフラッシュメモリ205に対する読み 出し制御等を実行する。また、表示ドライバ213は、 CPU201から出力される表示データに応じて、表示 部30としての表示デバイスに対する駆動を行う。これ により、表示部30において、各種の表示が行われる。 【0071】CPU216は、上記した操作部に応じた コンテンツデータに対する各種再生処理、表示制御、U SBインターフェイスを介しての通信制御をはじめ、所 要の動作を実現するための各種制御処理を実行する。R OM202には、CPU201が実行すべきプログラム のデータや、CPU202が参照すべき初期設定情報な どが格納される。また、RAM203には、CPU20 1が実行すべきプログラムが起動されて保持されると共 に、CPU201が各種処理や演算に利用したデータが 保持される。

【0072】本実施の形態のプレーヤ20は、バッテリ 217にて得られる直流電源を電源回路216によって 所定レベルの電圧に変換して、内部回路の電源PW・B として利用するようにされている。また、前述したよう に、パーソナルコンピュータ10からはUSBケーブル 50を介して直流電源電圧を外部に供給することが可能 とされている。このため、プレーヤ20としては、US Bケーブル50を介してパーソナルコンピュータ10と 接続されているときには、このUSBケーブル50を介 して供給される電源電圧を内部回路に供給するようにさ れる。このために、本実施の形態のUSBドライバ21 5としては、USBケーブル50を介して供給される電 源電圧から所定レベルの電源PW・Uを得て、これを内 部回路に供給するように構成される。このとき、バッテ リ217を電力源とする電源回路216からの電源供給 は停止されるのであるが、この電力源切り換えの構成に ついては、次の説明において述べていくこととする。

[0073]本実験の形態のシステムでは、後途するようにして、パーソナルコンピューター10とアレーデステンとの間で行った相互認証結果に応じて、USB4ンターフェイスを介しての電源(USB電源)の供給を削削するようにされる。つまり、パーソナルコンピュータ10とアレーヤ20との相互認証結果として、アレーヤ20が正規のシステム対応機器ではないとして認証されなかった場合には、ペナルディ的な措置として、別よば1つには、ペーソナルコンピュータ10からアレーヤ20へのUSB電源の発表を作ときでものである。

【0074】そこで、上記図2に示したパーソナルコン ビュータ10とプレーヤ20の電源回路系の構成例を図 6及び図7に示しておくこととする。図6は、パーソナ ルコンビュータ10における電源回路系として、USB 電源の供給回路系の構成を示している。USBドライバ 110に対しては、電源部114から、USB附電源P WルがUSBドライバ110に対して供給される。ここ では、USBドライバ110は大して供給される。ここ では、USBドライバ110内において、電源経路内に スイッチ110 aが設けられているものとされ、上記U SB用電源PWuは、このスイッチ110 aからライン Vbusを介してUSBコネクタ111に接続されるようになっている。ここで、スイッチ110 aは、例えば FBTなどのスイッチ素子が用いられ、CPU102の 制御によってオンノオフ状態が制御される。

[0075]また、図7にアレーヤ20同に設けられる電源回路系の構成を示す。アレーヤ20では、バッテリ217をUSB電源の何れかを電力源として動作するとか可能とされている。先ず、USBコネクタ32を介してバーソナルコンピュータ10などの外部機器と接続されていない状態では、バッテリ217を電力源とするとになる。この場合、バッテリ216を流力源とするとになる。この場合、バッテリ216では余額である。 で電源電圧としての電力は電源回路215に供給され、この電源回路215内のDC/DCコンパータ215aに所定レベルで安定化それた直流電圧に変換され、電源PW・RDでは一般では、電源PW・RD・Lの1時をはしたりまる所要の回路条子に対して供給される。また、このときには、USBコネクタ32ーレギュレータ216aを介してのUSBコ素原的を高速機は基準い。

【0076】そして、例えば上記した状態から、プレーヤ20のUSBコオクタ32を介して、イナイン・ナーシーン・ニータ10をどの外部電源供機器との模様が行われたとする。このとき、USBコネクタ32を介しては、信号ラインD+、Dーによるデータ信号と、電源ラインVとしょによるUSB電源とが入力されてくることになるが、ここでは、説明の都合上、USB電源を供給する電源ラインVといる。

【0077】USBコネクタ32を介して入力されたU SB電源は、USB検出信号生成部220及びUSBド ライバ216内に対して設けられているとされるレギュ レータ216aに対して供給される。USB検出信号生 成部220では、入力されたUSB電源の電圧を分圧し て、USB接続が行われたことを示し得る検出信号を生 成して、電源回路215内のDC/DCコンバータ21 5aに対して出力する。DC/DCコンバータ215a は、この検出信号が入力されると、その動作を停止させ るようにされている。つまり、USB接続が行われた場 合には、DC/DCコンバータ215aの動作を停止さ せるように制御することで、バッテリ216を電力源と する電源供給は行わないようにされる。そして、これに 代わって、レギュレータ216aにより入力されたUS B電源を所定レベル電圧に変換して得られる電源PW・ Uを内部回路に対して供給するようにされている。

【0078】ここで、例えば上記した状態からUSB接続が外された状態となったとすれば、レギュレータ21

6aを介しての電源PW・Uの供給が停止される代わり に、DC/DCコンバータ215aが動作を開始するよ うにされ、再びバッテリ駆動される状態に切り換えられ っ

#### 【0079】5. データ転送処理

#### 100 / 9 / 3. テーラ 転送及 5-1. チェックアウト処理

本実施の形態としては、上記してもいるように、相互認証処理結果に応じたUSB電源制御に特徴を有するのであるが、相互認証処理は、パーソナルコンピュータ10とアレーヤ20間とでのデータ転送を行う際に、互いが正規のものであるのかを確認するために実行されるものである。そこで次に、この相互認証処理を含むゲータ転送しては、前送したように「チェックアウト」といわれるが、一ツナルコンピュータ10からアレーヤ20へのデータコピーと、「チェックイン」といわれるアレーヤ20からバーソナルコンピュータ10からアレーマ30からバーメールコンピュータ10からアレーマ30からバーメールコンピュータ10からアレーマ30からバーソナルコンピュータ10からアレーマ3年動(ムーブ)が行われることから、このチェックアウト処理とチェックイン処理について順次説明していく。

【0080】図10及び図11には、チェックアウトのための処理動件が示されている。この図にデテフローチャートは、ドーナナルコンピューク10酸からみた場合の処理を示しており、コンテンツ管理アブリケーションのプログラムに使ってCPU102が実行するものとされる。

【0081】チェックアウトに際しては、先ず図10のステップS101において、現在のコンテンツデータベース全体の内容が対応するハッシュ値を計算する。そして、次のステップS102において、上記ステップS101に得られたハッシュ値と、前回において第出されて例えばRのM103に保持させおいたハッシュが一致しているか否かについて比較を行って、その値が一致しているか否かについて判別する。ここで、限者のハッシュが一致していないとして否能提供が得られた場合には、ステップS103に進んで、コンテンツデータベースが不正に改譲されて可能性があるためにチェックアウトを行かない音を表示され、このルーチンを表いさせ、このルーチンを対してある。これに対してステップS103において両者のハッシュ値が一致しているとして肯定結果が得られた場合にはステップS104に遊れ、

【0082】ステップS104においては、例えばハードディスク107に保存されているコンテンツデータベースから、そこに登録されている各コンテンツの情報を誘み出す。そこに登録されている各コンテンツの情報を誘み出す。これでは、例は「編化表示させるための制御処理を実行する。ユーザは、例えば操作入力部12年別いて、このコンテンツ選択のためのGUI画像とは「操作を行うことで、チェックアウトギベきコンとは「と様性を存む」とで、チェックアウトギベきコン

テンツを選択することができる。

【0083】ここで、例えば上記ステッアS105において行われたとされるユーザ様件によって、チェックウトすべきコンテンツデータの決定が行われたとすると、被くステッアS105において、コンテンツデータ ペース内において、この選択されたコンテンツデータに対応する相間条件データをチェックする。つまり、選択されたコンテンツデータに対応する相間条件データをチェックする。そして、次のステッアS106において、例えば上記した名利用条件データのチェック事は実に基づいて、選択されたコンツについてチェックアウトが事にあるめ否かについて判別する。ここで、チェックアウトが手におべるものであるとして判別された場合ものであるとして判別された場合はこのルーチンを終了するが、チェックアウトが可能である場合には、ステップS107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテックでもが可能である場合には、ステップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メテップ、S107に満れて、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メティースを表して、メートので、メールを表して、メートので、メールを表して

【0084】続くステップS107においては、パーソ ナルコンピュータ10のプレーヤ20との間での相互認 証処理を実行する。

【0085】この相互認証処理の詳細については途述するが、ここで簡単に説明しておくと、例えば、アレーマ 20の外部の別210にはマステー酸とがデからでは、パーソナルコンピュータ10のROM103には個別線に「、及び当該パーソナルコンピュータ10としての概念を持定する1万がすめば使きれているものはでは、パーソナルコンピュータ10 側から返ばされる11の交信し、その110とアレーマ20間では、パーソナルコンピュータ10側がの接ばされているとでは、パーソナルコンピュータ10側のROM103に保持しているとされる個別機と同一の鍵を生成する。このようにすることで、パーソナルコンピュータ10側のROM103に保持しているとされる個別機と同一の鍵を生成する。このようにすることで、パーソナルコンピュータ10点に関係が共有されることになる。この個別機を用いてきたに、一時内な道信用機を生成するとができる。

【0086】あるいは他の認証処理としては、例えばパーソナルコンピュータ10のROM 103に1Dとマスクー機KMを予め記憶させておくとともに、アレーヤ20の外部ROM 210にもアレーヤ20のIDとマスター機KMを記憶させておくようにする。そして、それぞれのIDとマスター鍵をお互いに他方に送信することで、他方は一方から送信されてきたDとマスター機にハッシュ関数を適用して、他方の個別機を生成する。そして、その個別機から、一時的な通信用鑑をさらに生成するようにしてもしない。

[0087] そして、上記ステップS107において、 例えば相互に認証が得られたとされる場合には、最終的 には、上記した一時的な通信用鍵(一時機Ks)をバー ソナルコンピュータ10のプレーヤ20とで共有したう えで、ステップS108に移行する。 なお、相互認証 が得られなかった場合の処理については、後述さる 【0088】ステップS108においては、ファイル1 Dなどのコンテンツデータとしてのファイルが特定できる情報をコンテンツデータペースから読み出す、そして、次のステップS109において、必要があれば、上 起ステップS108により限制したコンテンツデータと 含まれるオーディオデータの圧縮符号化方式及び暗号化 方式、フォーマットなどランレーヤ20に対応するもの 定数者を処理を実行する。たびし、ハードディスク1 07に保存されていた関係で、プレーヤ20に対応する 圧縮符号化方式及び暗号化方式、フォーマットとされて いるのであれば、この処理はスキップされる。このステップS109の規度が探すると図11のステップS1

【0089】ステップS110においては、ハードディスク107から読み出して取得したコンテンツデータを、売のステップS107の相互認識が理により共有した遺信用機(一時機)で暗号化する。そして、プレーマ201に対してUSBインターフィスを介して転送さる。プレーヤ20前では、上記のようにして転送されてきたコンテンツデータを受信してフラッシュメモリ206に書き込んで重整をせる。

[0090]次のステップS111においては、必要が われば、選択されたコンテンツデークに対応するコンテ ンツデータベースの各再生条件(開始日時、終了日時、 再生可能回数)を、プレーヤ20が管理可能な形式に変 結する。さらは成くステップS112において、選付されるコンテンツデータに対応するコンテンツデータに スのコビー条件中のSCMS情報を、プレーヤ20の管 電子も形式に変換する。そして、次のステップS113 において、上記ステップS111、S112の処理によ って変換された再生条件とSCMS情報を、プレーマ に返述する。アレーヤ20 回では、受信した再生条件 とSCMS情報を、ファッシェメモリ206。もしくは 外籍のM210に対して像をする。

[0091]また、次のステップS114においては、 選択されたコンテンツのコンテンツデータペース中に登 録されている利用条件データである。各種再生条件、再 生時機を条件、コビー条件などを、CPU102が扱っ ている形式のまま、プレーや20に設定する。アセー 20順では、転送されてきた利用条件データを例えばフ ラッシュメモリ206、もしくは外部ROM210に対 して保存することになる。

【0092】次のステップ5115においては、選択されたコンテンツデータを暗号化している暗号線、即ちコンテンツキーをコンテンツキータベースから読か出し、ステップ5116において、そのコンテンツキーをROM103に記憶されている後年用機で復号し、適信用機で暗号化する。そして、適信用機で暗号化する。アレーヤ20に転送する。アレーヤ20では、CPU201分割削する経歴が異プロック20数では、CPU201分割削する経歴が異プロック20

4の処理によって、パーソナルコンピュータ10から転送されてきた時等機を相互返認処理で共有した通信用機を用いて復号し、自分自身の保存用離を用いて時号化する。そして、既に保存したデータと関連付けてフラッシュメモリ206、もしては計断ROM210に対して保存する。このようにして、コンテンツデータ及び利用条件データなどのヘッグ的情報を順次、パーソナルコンピュータ10からプレーヤ20に対して転送し、これをブレーヤ20側にて受信。記憶することで、チェックアウトとしてのデータ転送が行かれるものである。

【0093】そして、次のステップS117においては、バーソナルコンピュータ10側において、転送した
コンテンツデータに対応するコンテンツデータベースの
コピー回数カウンタを1つインクリメントする。上記ステップS117の処理によって、コンテンツデータベースの内容はこれまでとは異なるものとなる。そこで、次のステップS118において、コンテンツデータベース全体のハッシュ値でついての漢算を行い、この新たに得られたハッシュ値をR0M103に保持する。つまり、ハッシュ値の販売を収集の表示である。

【0094】5-2・チェックイン処理 続いて、チェックインのための処理動作について、図1 2のフローチャートを参照して説明する。なお、この図 においては、パーソナルコンピュータ10個の処理とプ レーヤ20個の処理を1つつつローにより示してい る。パーソナルコンピュータ10個の処理は、コンテン ツ管理プアリケーションのプログラムに従ってCPU1 20分案行し、アレーヤ20個の処理は、CPU201

が実行する。 【0095】この図に示す処理においては、先ず、ステ ップS201において、パーソナルコンピュータ10か らプレーヤ20に対して、プレーヤ20のフラッシュメ モリ206に記憶されているコンテンツデータについて の管理情報の読み出しを要求する。ここでいう管理情報 とは、例えばコンテンツデータのヘッダに格納されてい A内容やFATなどの情報から成り、フラッシュメモリ 206に記憶されているコンテンツデータについての記 録再生管理に利用される情報とされる。そしてこの管理 情報は、例えば外部ROM210又はフラッシュメモリ 206において保存されている、この要求に応じて、プ レーヤ20のCPU201は、記憶している管理情報を 読み出してパーソナルコンピュータ10に送信するため の制御処理を実行する。また、パーソナルコンピュータ 10側では、受信した管理情報に基づいて、プレーヤ2 0側で記憶されている楽曲としてのコンテンツデータを 選択するためのGUI画像をディスプレイ113に表示 させる。ユーザは、このGUI画像に対して操作を行う ことで、チェックインさせるべきコンテンツデータを選 択することができる。

【0096】そして、上記ステップS201においてチ

ェックインさせるべきコンテンツデータの決定が行われたとすると、続くステップS202としての処理により、パーソナルコンピュータ10側とプレーヤ20側とでの相互認証処理を実行する。この処理は、先に図10に示したステップS107の処理と同様とされる。

[0097] 較く、ステップS203においては、フラッシュメモリ206に記憶されているコンテンツデータのうちから、チェックインのために選供制定されたコンテンツデータについての読み出しを行い、パーソナルコンピュータ10に転送する。パーソナルコンピュータ10に転送する。パーソナルコンピュータ10では、就くステップS204の処理によって、プレーヤ20から転送されてきたコンテンツデータに対してファイルをと与え、ファイルとしてハードディスク107に保存する。

[0098]次にアレーヤ20間では、ステッアS20 5の処理によって、今回チェックインを行うべきンテンツデータを暗号化している暗号鍵についての読み出し を行う。この暗号鍵は、例えば、先に図10に示したス テッアS116の処理に応じて、プレーヤ20間がフラッシュメモリ206に保存していたらのである。そして アレーヤ20間では、読み出しを行った暗号機を自分自 身が有している後春用機を利用して優号し、さらに通信 用機で電号化した後、パーソナルコンピュータ10に送 傾出力する。

【0099】パーソナルコンピュータ10では、ステッ プS206の処理によって、上記ステップS205によ りプレーヤ20から送信された暗号鍵を受信し、この受 信した暗号鎌を通信用鎌で復号し、さらに自分自身が有 する保存用鍵で暗号化する。そしてパーソナルコンピュ ータ10は、次のステップS207において、先のステ ップS204で保存したコンテンツデータのファイル名 のほか、例えばユーがGUI操作によって入力したとさ れるタイトル アーティスト名等のファイル情報 上記 ステップS206で暗号化した暗号鍵などを、現在保持 しているコンテンツデータベースに登録する。そして続 くステップS208において、コンテンツデータベース 全体のハッシュ値についての更新を行う。つまり、上記 ステップS207の処理によってその内容が書き換えら れたコンテンツデータベースに対応するハッシュ値を算 出し、例えばROM103に記憶させる。

[0100]また、パーソナルコンヒェータ10間では、次のステッツ5209におけて、プレーヤ20に対して暗号側の保存を行ったことの通知を行うと共に、今回チェックインさせたコンテンツデータの削配を要求する。そして、アレーヤ20では、正記ステップ5209としてのパーソナルコンヒュータ10からの通信に応じて、ステップ5210としての処理によって、フラッシュメモリ200に記憶されているコンテンツデータのうわから、今回チェックインされたコンテンツデータのあから、今回チェックインされたコンテンツデータ用コン除する。これにより、アレーヤ20からパーソナルコン

ビュータ10へのコンテンツデータの移動が行われたことになる。つまりチェックインとしての動作が得られることになる。

【0101】6、相互認証処理及び電源制御処理 続いて、先に図10のステップS107及び図12のス テップS202として示した相互認証処理について、図 13及び図14のフローチャートを参照して説明する。 本実施の形態としては、相互認証処理結果として認証が 得られなかった場合には、USB電源の供給制御が行わ れるのであるが、ここでは、この電源供給制御のための 処理も含められている。また、ここではパーソナルコン ピュータ10側とプレーヤ側の両者の処理が示されてお り、パーソナルコンピュータ10はステップS301~ S311の処理を実行し、プレーヤ20はステップS3 21~S332 (又はS333) の処理を実行する。ま た。この図に示す処理として、パーソナルコンピュータ 10側の処理は認証プログラム338に従ってCPU1 02が実行し、プレーヤ20側の処理は、CPU201 が認証処理ブロック204を制御することで実行され る。また、認証処理結果に応じたパーソナルコンピュー タ10におけるUSB電源供給制御は、電源制御プログ ラム340に従って実行する。

【0102】相互認証処理では、先ず図13のステップ S301としての処理によって、バーソナルコンピュー 910側において、最か10を生成し、次のステップ 302において、バーソナルコンピュータ10の1D、 鏡のカテゴリ番号の、反び上記乱数Naをプレーヤ20 小法債するための処理を実行する。

【0103】一方、プレーヤ20は、ステップS321たはいて乱放Nbを生成し、次のステップS32において、パーソナルコンピュータ10のID、鎌のカテゴリ番号G、および乱数Naを受信する。そして、次のステップS32において、鍵のカテゴリ番号Gから、マスター鍵KMaの健康号も2を4を。

「0104] さらに、プレーヤ20間では、続くステップS324の処理により、」番目のマスター濃氷 Ma 「j]を求め、次のステップS325において、バーソ ナルコンピュータ10の10に対して、マスター濃氷 Ma [j]を基にしたハッシュ関数を通用することによっ て、農K a bを算出する。また、続くステップS326 において、乱数Na、乱数Nb、およびバーソナルコン ピュータ10の10に対して、健K a bを基にたハッ シュ関数を適用して乱数R1を算出する。また、次のス テップS327によっては危数S16年成する。

【0105】そして、次のステップS328において は、これまでの処理によって得られた乱数Na、乱数N b、鍵番号」、および乱数Sbをパーソナルコンピュー タ10に対して送信するたかの制御処理を実行する。ス テップS328の処理の後は、プレーヤ20は、図14 のステップS329の処理に進む.

【011061パーソナルコンピュータ110では、ステッ アS303としての処理によって、上記ステッアS32 8の処理によりアレーヤ20から送信されてきた乱敷N a、乱敷Nb、健舎号」、および乱敷Sbを受信する。 この後、パーソナルコンピュータ10は、図14のステッアS304と紹行する。

[0107]次のステップS304においては、パーソナルコンピューク10では、受信して取得した健毒等) 対差は、個別機 I aに含まれる鍵 Kabを得るための 処理を実行する。また次のステップS305において、現在保持している乱数 Na、乱数 Nb、及びバーソナルコンピュータ10自身のIDに対して、鍵 Kabを基にしたハッシュ関数を適用することで乱数 R2を輩出す

る。
【0108】そして、次のステップS306において、パーソナルコンピュータ10では、受信した乱数R1 と、上記ステップS305で生成した乱数R2とが等しいか否かについて判別を行う。ここで、肯定結果が得られた場合には、相互接近の相手側であるアレーヤは、正規のプレーヤ20であるとされることになる。この場合にはステップS307以降の処理に進む、これに対して、否定結果が得られた場合には、相互接近の相手側であるアレーヤは正規のプレーヤ20として経歴されないことになる。この場合にはステップS311に進む。な、ステップS311に進む。な、ステップS311に進む。な、ステップS311に進む。な

【0109】ステップS307においては、パーソナルコンヒュータ10は、乱殴ちる生態し、核ベステップ 5308において、乱殴からおよび最終りるに対して、 健Kabを基にしたハッシュ関数を適用して乱放R3を 算出する。さらに、次のメテップS309においては、 上配見駅R3、80位数S3をプレーヤ20~必通力 する。そしてステップS310において、乱数Saおよ び乱数Sbに対して選Kabを素にしたハッシュ関数を 適用して一時限とを求める。

【0110】一方、プレーヤ20側では、ステップS3 29の処理により、パーソナルコンピュータ10側から ステップS309の処理によって送信された名数R3及 が乱数Saを受信し、次のステップS330において、 乱数Nbおよが乱数Naに対して、鍵にabを基にした ハッシュ関数を適用して乱数R4を算出する。

【01111 そして、較くステップS331においては、受信した乱数R4とか等しいか否かたついての判定を行うここで、乱数R3と乱数R4とが等しくないと特定された場合には、相手側のバーソナルコンとエータ10は例は江田切コンテンツ管理プブリケーションをインストールした機器であるとの認証を行わないことになる。そして、例えばここでは以降の処理を終了なるとで、例えばこなては以降の処理を終了なるとで、例えばこなでは必要なの理を終了なるとで、例えばことでは必要ながあるとの認証を行かないことになる。そ

10とのチェックイン、チェックアウトは行わないよう にされる。これに対して、ステップS331により乱数 R3と乱数R4とが等しいと判定した場合には、パーソ ナルコンピュータ10は正規のコンテンツ管理アプリケ ーションをインストールした機器である認証されたこと になって、ステップS332の処理に進むようにされ る。なお、ステップS331において認証を行わなかっ た場合には、ステップS333の処理に進むように校正 することも可能ではあるが、これについては後述する。 【0112】ステップS332では、乱数Saおよび乱 数Sbに対して鍵Kabを基にしたハッシュ関数を適用 して一時鍵Ksを求めるようにされる。このようにし て、相互認証処理が行われて双方が認証された場合に は、前述もしたように、バーソナルコンピュータ10と プレーヤ20とで共通の通信用鍵である一時鍵Ksを得 ることができる。

【0113】また、パーソナルコンピュータ10側での 処理として、アレーヤ20を認証しなかった場合に実行 されるステップS311に進み、パーソナルコンピュー タ10側におけるUSB電源の供給制御のための処理を 来行する。

(0114) 本実施の形限としてのステップS311に よるUSB電源の供給制御としては、各種考えることが できる。そこで以下に、本実験の形態のシステムにおい て考えられる電源供給制御の実際例のいくつかを挙げて いくことにする。

【①115】つには、ステップS311の処理として、CPU102は、例2位USBドライバ110内のスイッチ1101 (図る参照)をオフとする、つまり、Vbusを介してアレーや開こUSB電源を供給する動作を停止させるものである。そして、例えば以降の処理は実行しないようにされる。つまり、本来でおれば相互認証処理検に行われるコンテンツデータの送受信は行われないないものとされる。

(0.116) このようなステップS311としての処理 が実行される場合、例えば正規ではないとされる相手側 のプレーヤとは、ソフトウェア的にデータ道信が行むれ なぐなるようになるのに加え、USB電源の供給も停止 されることになる。これにより、例えば単にソフトウェ ア助側側によってデータ通信を禁止する場合よりも強固 に不正なアレーやを排除することができ、それだけ著作 権保護も操作される。

【0117】また、1つには、ステッアS311において、上起と開催にして、Vbu sを介してブレーサビ、 た、上型と開催にして、Vbu sを介してブレーサビ おいて、破線で示すようにして、ステップS311から ステップS407に戻すようこされる。つまりは、以降 の処理は継続させることで、相手方のプレーヤが不正な ものであったとしても、データ油信処理が可能であれば これを実行させるものである。

【0118】この場合には、例えばこの正規ではないと されるプレーヤがバッテリ駅動が可能を構成であれば データ通信が可能とされることになる。つまり、バッテ リの残量があるうちの或る期間だけは、コンテンツデー タをチェックアウトさせることなどが可能になるもので ある。つまりこの場合には、上記とは逆に、不正なプレ 一ヤに対するプロテクトを緩いものとしていることで、 相応にユーザに対する利便性を図っているものである。 【0119】また、次のようなUSB電源制御も考えら れる。このための電源回路系の具体的構成の図示は省略 するが、例えばステップS311の処理としては、US BインターフェイスのVbusを介して供給するUSB 電源の電源電圧を規定よりも所定レベルにまで下げるよ うにするものである。例えばプレーヤ側では、チェック アウトされたコンテンツデータをフラッシュメモリ等の メディアに書き込むときと、メディアからコンテンツデ ータを読み出して再生するときとでは、書き込みを行う ときの方が多くの電力を必要とするのが一般的である。 従って、上記のようにしてUSB電源として供給する電 圧レベルを低下させるように制御すれば、プレーヤ側で は、コンテンツデータの再生のみが行え、メディアへの 書き込みは行えないようにすることが可能とされる。つ まり、プレーヤ側での記録動作のみを禁止するという形 態での制限動作を得ることが可能になる。このようにし て本実施の形態では、USB電源供給制御の仕方によっ て、多様な形態による著作権保護を実現することが可能 とされる。

【0120】また、例えばプレーヤ20側においても、 USB電源制御を行うようにすることが可能である。つ まりは、図14におけるプレーヤ20側の処理としてス テップS333として示すように、ステップS331に おいてパーソナルコンピュータ10を正規のものである として認証しなかった場合には、例えばプレーヤ20側 に供給されるUSB電源を内部回路に対して供給しない ように制御するものである。このためには、例えば、C PU201の制御によって、レギュレータ216aの動 作を停止させるなどすればよい。もしくは、上記した例 に倣って、レギュレータ21から出力される電源PW・ Uの電圧レベルを、再生は可能であるが記録は不可とさ れるまでに低下させるようにしてもよい。また、USB 電源の内部回路への供給を停止させる場合には、バッテ リ216を電力源とする電源PW·Bを内部回路へ供給 する構成とするか否かも、例えば実際にどの程度までの 著作権保護を図るのかといった事情を考慮して決定すれ ばよい、いずれにせよ、上記のようにすれば、正規では ないパーソナルコンピュータを利用してチェックイン、 チェックアウトを行おうとしているユーザに対して、制 限を与えることが可能となって、著作権保護が図られる ものである。

【0121】なお、本発明はとしては上記実施の形態と

して示した構成に限定されるものではなく、適宜変更さ れて構わない、例えば実施の形態としては、パーソナル コンピュータとボータブルオーディオプレーヤとでチェ ックイン/チェックアウトとしてのデータ送受信を行う ものとしているが、データ送受信を行う複数機器として は、これらに限定されるものではない。例えば、パーソ ナルコンピュータに代えて、ポータブルオーディオプレ ーヤとセットになった専用のEMD対応機器などとされ てもよいものである。また、携帯型オーディオプレーヤ 側となる機器が対応するメディアとしても内蔵フラッシ ュメモリに限定されるものではなく、例えば本体に挿脱 可能なメモリ素子のほか、各種ディスクメディア等が採 用されてもよいものである。さらには、例えばボータブ ルタイプに限定されず、例えば据え置き型のオーディオ プレーヤとされても構わない。また、これらの機器間で データ送受信を行うインターフェイスとしても、USB に限定されるものではなく、データと共に電源供給が可 能なインターフェイスであれば本発明を適用できる。さ らには、各図により示したチェックアウト処理、チェッ クイン処理、及び相互認証処理の実際としても、適宜変 更されて構わない。

[0122]

【発明の効果】以上説明したように本発明は、例えばパ ーソナルコンピュータと携帯型オーディオプレーヤと を、USBなどの電源供給が可能なデータインターフェ イスにより接続し、オーディオデータなどの著作権が保 護されるべきデータを、コピー、もしくは移動するよう にして送受信すると共に、パーソナルコンピュータから 携帯型オーディオプレーヤに対して電源を供給するよう にされた情報送受信システムにおいて、この2つの機器 間で相互認証を行うようにされる。そしてこの認証結果 に応じて、データインターフェイスを介して供給される 電源の制御を行うようにされる。つまり、本発明として は、認証結果に応じて電源供給を制御することで、デー タの送受信動作等を制限するものである。これにより、 例えば認証結果に応じてソフトウェア的な処理によって のみにデータ送受信制御や機能制限制御を行う場合と比 較して、或る程度の柔軟性を有したデータ送受信の制限 動作を得ることができる。つまり、レベル的に多様性の ある著作権保護を、電源供給制御というハードウェア的 な手法によって容易に実現することが可能とされる。ま た、本発明としては、ハードウェア的にデータ送受信の 制限を行うことになるため、例えばソフトウェア的な処 理負担を軽減させることも可能となる。

【図画の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態としてのデータ送受信システムの構成例を示す説明図である。

【図2】本実施の形態のデータ送受信システムの利用形 態を示す説明図である。

【図3】本実施の形態のデータ送受信システムにおける

チェックイン/チェックアウトの規則を説明する説明図 である。

【図4】本実施の形態のデータ送受信システムであるパーソナルコンピュータ、プレーヤの回路構成を示すプロック図である。

【図5】パーソナルコンピュータにインストールされる コンテンツ管理アプリケーションの機能を示すブロック 図である。

【図6】パーソナルコンピュータの電源回路系の構成を 示すブロック図である。

【図7】プレーヤの電源回路系の構成を示すブロック図である。

【図8】コンテンツデータの構造を示す説明図である。 【図9】コンテンツデータベースの構造を示す説明図で

ある。 【図10】チェックアウトのための処理動作を示すフロ

ーチャートである。

【図11】チェックアウトのための処理動作を示すフローチャートである。 【図12】チェックインのための処理動作を示すフロー

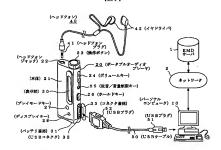
【図12】チェックインのための処理動作を示すフロー チャートである。

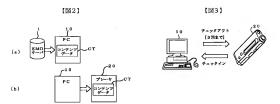
【図13】相互認証処理を示すフローチャートである。 【図14】相互認証処理を示すフローチャートである。

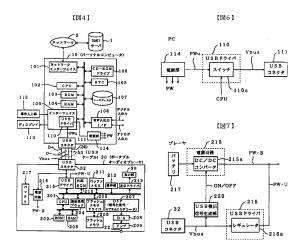
【符号の説明】
1 EMDサーバ、2 ネットワーク、10 パーソナルコンピュータ、20ボータブルオーディオブレーヤ、32 USBコネクタ、102 CPU、107 ハードディスク 110 USBドライバ 111 USB

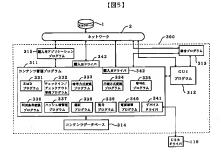
ドディスク、110 USBドライバ、111 USBコネクタ、114 電源部、201 CPU、204 国施リ東プロック、206 フラッシュメモリ、207 DSP、216 電源回路、217 バッテリ、31 4 コンテンツデータベース、338 認証プログラム、340 電源制度プログラム、340 電源制度プログラム 340 電源 340

[図1]









## [図8]



## 【図9】

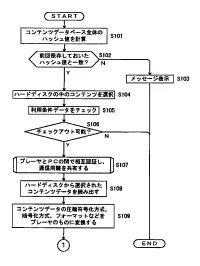
## コンテンツデータベース



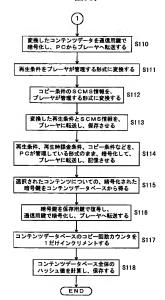
ハッシュ値 0x79951a558521

【図10】

## チェックアウト



#### 【図11】



【図12】





## 【図13】

## 認証処理

